PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

(43) Date of publication of application: 07.02.1997

(51)Int.CI.

G06F 13/00

G06F 13/00

H04L 12/56

(21)Application number : 07-185861

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(22)Date of filing:

21.07.1995

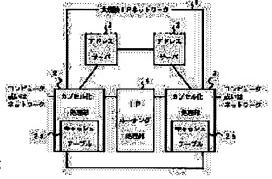
(72)Inventor: YOSHIDA IKUO

(54) LARGE SCALE IP NETWORK

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To efficiently realize routing processing independently of an IP address acquired by the

SOLUTION: This large scale IP network is provided with a cross reference storage means 2a storing the cross reference between a destination address of a user IP packet received from a computer or the like and a destination address used for the transfer in the inside of the large scale IP network and allocated regularly, an IP header provision means 2 adding an IP header having a destination address used for the transfer in the inside of the large scale IP network to the user IP packet received from the computer or the like based on the cross reference, a routing processing means 4 conducting routing processing for the user IP packet with the IP header added thereto, and a header elimination means 3 eliminating the IP header from the user IP packet outputted from the large scale IP network.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japanese Patent Office

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開平9-34816

(43)公開日 平成9年(1997)2月7日

(51) Int.CL ⁶		戰別配号	庁内整理番号	ΡI			技術表示箇所
G06F	13/00	353	9460-5E	G06F	13/00	3 5 3 B	
		351	9460-5E			351A	
HO4L	12/56		9466-5K	H 0 4 L	11/20	102B	

審査請求 未請求 請求項の数4 〇L (全 5 頁)

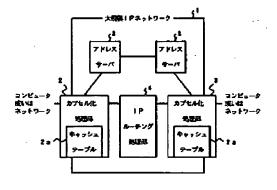
(21)出顧番号	特顧平7-185861	(71)出顧人	000003078		
			株式会社東芝		
(22)出顧日	平成7年(1995) 7月21日		神奈川県川崎市幸区堀川町72番地		
		(72)発明者	吉田 郁夫		
			東京都府中市東芝町 1 番地 株式会社東芝		
			府中工場内		
		(74) 代理人	弁理士 鈴江 武彦		
	20				
		l			

(54) 【発明の名称】 大規模 I Pネットワーク

(57)【要約】

【課題】 ユーザが取得している | Pアドレスに左右さ れずに、効率的にルーチング処理を実現する。

【解決手段】 本発明は、コンピュータ等から入力され るユーザーPパケットの宛先アドレスと大規模IPネッ トワーク内部の転送に使用される規則的に割り付けられ た宛先アドレスとの対応関係を記憶する対応関係記憶手 段(2a)と、前記対応関係に基づいて、コンピュータ 等からのユーザIPパケットに、大規模IPネットワー ク内部の転送に使用される宛先アドレスを有するIPへ ッダを付加するIPヘッダ付加手段(2)と、このIP ヘッダが付加されたユーザ【Pパケットのルーチング処 理を行なうルーチング処理手段(4)と、大規模 [Pネ ットワークから出力されるユーザーPバケットのIPへ ッダを取り外すヘッダ取り外し手段(3)とを具備した 大規模IPネットワークである。



【特許請求の範囲】

【請求項 1】 コンピュータ或いはネットワーク相互間を接続する大規模 I Pネットワークにおいて、

前記コンピュータ或いはネットワークから入力されるユ ーザIPパケットの宛先アドレスと内部転送に使用され る規則的に割り付けられた宛先アドレスとの対応関係を 記憶するための対応関係記憶手段と、

前記対応関係記憶手段に記憶された対応関係に基づいて、前記コンピュータ政いはネットワークからのユーザーPパケットに、内部転送に使用される宛先アドレスを 10 有する | Pヘッダを付加する | Pヘッダ付加手段と、

前記IPへッダ付加手段によりIPへッダが付加されたユーザIPパケットのルーチング処理を行なうルーチング処理手段と、

前記ルーチング処理手段によりルーチング処理が行なわれ、目的のコンピュータ或いはネットワークに出力されるユーザーPバケットの「Pへッダ付加手段により付加されたIPへッダを取り外すIPへッダ取り外し手段とを具備したことを特徴とする大規模「Pネットワーク。 【請求項2】 前記対応関係記憶手段は、キャッシュメモリであることを特徴とする請求項1記載の大規模IPネットワーク。

【請求項3】 前記 I Pヘッダ付加手段に、前記コンピュータ或いはネットワークかち入力されるユーザ I Pパケットが特定の送信元アドレスと宛先アドレスとの租である場合に、当該ユーザ I Pパケット廃棄手段を付加したことを特徴とする請求項 I 記載の大規模 I Pネットワーク。

【請求項4】 前記 | Pヘッダ付加手段に、前記コンピュータ取いはネットワークから入力されるユーザ | Pパ 30ケットが特定の送億元アドレスである場合に、当該ユーザ | Pパケットを廃棄するユーザ | Pパケット廃棄手段を付加したことを特徴とする請求項 | 記載の大規模 | Pネットワーク。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、コンピュータ或い はネットワーク祖互間を接続する大規模 I P (インター ネットプロトコル) ネットワークに関する。

[0002]

【従来の技術】従来より、コンピュータ或いはネットワーク相互間を接続する大規模 I Pネットワークを実現するためには、図5に示すように、ネットワーク全体をエリアという単位に分割し、これらエリア単位でルーチング情報をまとめて取り扱えるように、(すなわち、電話番号の割付と同様の考え方で) I Pアドレスを割り付け、ルーチングテーブルの削減、ルーチング処理の低減を図っている。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述の 50 ら入力されるユーザ I Pパケットが特定の送信元アドレ

大規模 | Pネットワークにおいては、グローバルな | Pアドレスが枯渇し、ルーチング情報を一元的にまとめて扱えるような大規模な | Pアドレスの取得が困難であるという問題があった。

【0004】また、大規模IPネットワークに接続されている他のネットワークが既にインターネットに接続可能なグローバルアドレスを保有している場合、大規模IPネットワークにおけるアドレスの割付は、これらユーザの取得しているIPアドレスに左右され、ルーチング情報を一元的にまとめて扱えるようなIPアドレスの割付が困難であるという問題があった。

【0005】本発明は、上記実情に鑑みてなされたものであり、ユーザが取得している | Pアドレスに左右されずに、規則的に大規模 | Pネットワーク内部において使用されるアドレスを割り付けることにより、効率的にルーチング処理を実現することができる大規模 | Pネットワークを提供することを目的とする。

[0006]

20

【課題を解決するための手段】従って、まず、上記目的 を達成するために請求項1に係る発明は、コンピュータ 或いはネットワーク相互間を接続する大規模IPネット ワークにおいて、前記コンピュータ或いはネットワーク から入力されるユーザーPバケットの宛先アドレスと内 部転送に使用される規則的に割り付けられた宛先アドレ スとの対応関係を記憶する対応関係記憶手段と、前記対 応関係記憶手段に記憶された対応関係に基づいて、前記 コンピュータ或いはネットワークからのユーザIPパケ ットに、内部転送に使用される宛先アドレスを有する! Pへッダを付加するIPへッダ付加手段と、前記IPへ ッダ付加手段によりIPヘッダが付加されたユーザIP パケットのルーチング処理を行なうルーチング処理手段 と、前記ルーチング処理手段によりルーチング処理が行 なわれ、目的のコンピュータ或いはネットワークに出力 されるユーザIPバケットのIPへッダ付加手段により 付加されたIPヘッダを取り外すヘッダ取り外し手段と を具備した大規模IPネットワークである。

【0007】また、請求項2に係る発明は、請求項1記載の大規模 | Pネットワークにおいて、前記対応関係記憶手段は、キャッシュメモリであることを特徴とする。さらに、請求項3に係る発明は、請求項1記載の大規模 | Pネットワークにおいて、前記 | Pヘッダ付加手段に 前記コンピュータ或いはネットワークから入力されるユーザ | Pバケットが特定の送倉元アドレスと死先アドレスとの組である場合に、当該ユーザ | Pバケットを廃棄するユーザ | Pバケット廃棄手段を付加したことを特徴とする。

【0008】さらに、請求項4に係る発明は、請求項1 記載の大規模 I Pネットワークにおいて、前記 I Pヘッ ダ付加手段に、前記コンピュータ或いはネットワークか ら入力されるユーザ I Pバケットが独定の達得元でドレ スである場合に、当該ユーザーPパケットを廃棄するユ ーザ【Pパケット廃棄手段を付加したことを特徴とす る。

【0009】請求項1に係る発明は、IPヘッダ付加手 段により、対応関係記憶手段に記憶された対応関係に基 づいて、コンピュータ政いはネットワークからのユーザ **IPバケットに、大規模IPネットワーク内部の転送に** 使用される宛先アドレスを有するIPヘッダを付加し、 ルーチング処理手段により、IPヘッダが付加されたユ ーザ【Pパケットのルーチング処理を行ない、【Pヘッ 10 ダ取り外し手段により、ルーチング処理手段によりルー チング処理が行なわれ、大規模IPネットワークから目 的のコンピュータ或いはネットワークに出力されるユー ザIPパケットのIPヘッダ付加手段により付加された 1 Pへッダを取り外すので、効率的にルーチング処理を 行なうことができる。

【0010】請求項2に係る発明は、対応関係記憶手段 にキャッシュメモリを使用することにより、高速に1P ヘッダを付加することができる。請求項3に係る発明 は、ユーザIPバケット廃棄手段により、コンピュータ 或いはネットワークから入力されるユーザーPバケット が特定の送信元アドレスと宛先アドレスとの組である場 台に、当該ユーザIPパケットを廃棄するので、閉域ユ ーザグループのセキュリティ機能を実現することができ

【0011】請求項4に係る発明は、ユーザーPバケッ ト廃棄手段により、コンピュータ或いはネットワークか ら入力されるユーザ | Pパケットが特定の送信元アドレ スである場合に、当該ユーザーPパケットを廃棄するの で、他のユーザがその回線を使用することを禁止するこ 30 とができる。

[0012]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照して、本発明の 実施の形態について説明する。図1は、本発明の一実施 の形態に係る大規模 I Pネットワークの配置を示す図で ある。

【0013】同図に示すように、この大規模 | Pネット ワーク1には、コンピュータA、コンピュータB、ネッ トワークA、ネットワークBが接続されている。とこで は、コンピュータ蚊いはネットワークから大規模IPネ ットワーク1を介して他のコンピュータ或いはネットワ ークにデータ転送を行なう場合について考える。

【0014】図2は、同実施の形態における大規模 IP ネットワークの構成を示す図である。同図に示すよう に、本実施の形態に於ける大規模 | Pネットワーク | は、カプセル化処理部2、アドレスサーバ3、IPルー チング処理部4を備えている。

【0015】カプセル化処理部2は、ユーザIPバケッ トのDA(宛先アドレス)と大規模IPネットワーク内

2 a を備えており、ユーザ I PパケットのDAからキャ ッシュテーブル2aを検索し、該当するネットワーク内 部のDAを求め、ユーザIPパケットに、このDAを有 するネットワーク内転送用のIPへッダを付加し、IP ルーチング処理部4に送る。

【りり16】また、キャッシュテーブル2gに該当する 大規模IPネットワーク内部のDAが保持されていない 場合には、対応するアドレスサーバ3に聞い合わせるこ とにより、該当するネットワーク内部のDAをキャッシ ュテーブル2aに追加して、上記処理を行なう。

【0017】さらに、カプセル化処理部2は、ネットワ ーク内転送用のIPヘッダが付加されたユーザIPパケ ットからネットワーク内転送用のIPヘッダを取り外 し、転送先のコンピュータ或いはネットワークにユーザ 1Pパケットを送出する。なお、カプセル化処理部2 は、任意のSA(送信元アドレス)を持つユーザIPバ ケットを受信することができる。

【0018】アドレスサーバ3は、ユーザイPバケット のDA(グローバルアドレス、ローカルアドレスを問わ ない)と、大規模 I Pネットワーク内部で使用されるD Aとの全ての対応関係を記憶する。

【0019】この大規模 [Pネットワーク内部で使用さ れるDAは、大規模IPネットワーク内の各ノード、各 回線等の識別情報を基に、各回線のプロントエンドノー ドの各回線に対して、物理的な構成に密着した形で規則 的に割り付けられる(電話番号のようなイメージ)。

【0020】キャッシュテーブル2aは、アドレスサー バ3 に記憶されているアドレスの対応関係のうち、一部 の対応関係を記憶する。 IPルーチング処理部4は、大 規模【Pネットワーク内部転送用の【Pヘッダが付加さ れたユーザーPバケットのルーチングを行なうルーチン グテーブルに基づいて、ルーチング処理を行なう。ここ で、このルーチング処理に用いられるルーチングテープ ルは、上述のように、大規模IPネットワークにおいて 用いられるIPアドレスが規則的に割り付けられている ため、小さいものとなる。

【0021】次に、上述の如く構成された本実施の形態 に係る大規模 I Pネットワークの動作について、図3の フローチャートを参照して説明する。まず、コンピュー タ或いはネットワークからユーザIPバケットが、大規 模IPネットワークのカブセル化処理部2に入力する と、カプセル化処理部2は、ユーザ【PバケットのDA からユーザ | PパケットのDA (宛先アドレス) と大規 模【Pネットワーク内部でのDAとの対応関係を記憶す るキャッシュテーブル2aを検索する(slepl)。 【1) 022】次に、キャッシュテーブル2 & に該当する 大規模IPネットワーク内部のDAが保持されているか 否かの判定が行なわれる(step2)。そして、キャ ッシュテーブル2aに該当する大規模IPネットワーク 部でのDAとの対応関係を記憶するキャッシュテーブル 50 内部のDAが保持されている場合、ユーザIPバケット

のDA (宛先アドレス) から大規模 I Pネットワーク内 部でのDAをキャッシュテーブル 2 a より求め (step3)、図 4 に示すように、このDAをユーザ I Pパケットのネットワーク内転送用の I Pヘッダとしてユーザ I Pパケットに付加し (step4)、I Pルーチング 処理部4に送る。

【0023】一方、キャッシュテーブル2aに該当する大規模IPネットワーク内部のDAが保持されていない場合には、対応するアドレスサーバ3に聞い合わせを行ない(step5)、該当するネットワーク内部のDAをキャッシュテーブル2aに追加して(step6)、上記処理を行なう(step3、step4)。

【0024】IPルーチング処理部4は、カフセル化処理部2から出力され、大規模IPネットワーク内部転送用のIPヘッダが付加されたユーザIPパケットのルーチングを行なうための規則的に大規模IPネットワーク内部のDAが割り付けられたルーチングテーブルに基づいて、ルーチング処理を行なう(step7)。

【0025】ルーチング処理が行なわれ、大規模 I Pネットワークから目的のコンピュータ酸いはネットワークに出力されるユーザ I Pバケットは、出口側に設けられたカプセル化処理部3により、大規模 I Pネットワーク内部転送用の I Pヘッダが取り外された後(step8)、目的のコンピュータ或いはネットワークに送出される(step9)。

【0026】従って、本実施の形態の大規模 I Pネットワークによれば、大規模 I Pネットワーク内部の I Pアドレスを規則的に割り付けるので、ルーチングテーブルを小さくすることができるとともに、ルーチング処理の負荷を軽減することができる。

【0027】また、カプセル化処理部3により、ユーザ IPパケットに大規模IPネットワーク内のDAをIP へっダとして取り付けて、ルーチング処理を行なうの で、既にユーザが保有するIPアドレスをそのまま使用 することができる。

【0028】さらに、キャッシュテーブルを用いて、カ プセル化処理を行なうので、高速にカブセル化処理を行* *なうことができる。さらに、カフセル化処理部2は、任 意のSAを持つユーザ | Pパケットを受信することがで きるので、使用される端末が変わっても柔軟に対応する ことができる。

<他の実施の形態>本実施の形態においては、アドレスサーバ3に通信が許される特定の送信元アドレスと宛先アドレスとの組を登録しておき、カブセル化処理部3にアドレスサーバ3に登録された特定の根以外のユーザーPバケットを廃棄する機能を設ける。

10 【0029】このような機能をカプセル化処理部3に設けることにより、関域ユーザグループのセキュリティ機能を実現することができる。また、カプセル化処理部3に、特定のSA以外のユーザーPパケットを廃棄する機能を付加することにより、他のユーザがその回線を使用することを禁止することができる。

100301

【発明の効果】以上詳記したように、本発明によれば、 ユーザが取得している | Pアドレスに左右されずに、規 則的に大規模 | Pネットワーク内部において使用される アドレスを割り付けることにより、効率的にルーチング 処理を実現することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施の形態に係る大規模 | Pネットワークの配置を示す図である。

【図2】 同実施の形態における大規模 I Pネットワーク の構成を示す図である。

【図3】 同実施の形態における大規模 [Pネットワーク の動作を説明するためのフローチャートである。

【図4】大規棋【Pネットワーク内転送用【Pヘッダが 付加されたユーザ【Pパケットを示す図である。

【図5】従来の【Pアドレスの割付方法を説明する為の 図である。

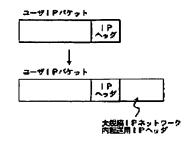
【符号の説明】

1…大規模 | Pネットワーク、2…カブセル化処理部、2a…キャッシッテーブル、3…アドレスサーバ、4… | Pルーチング処理部。

[**2**1]

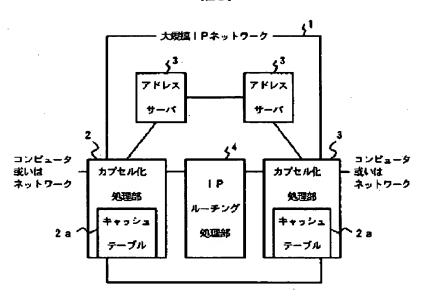


[図4]

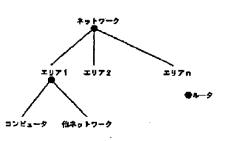


特開平9-34816

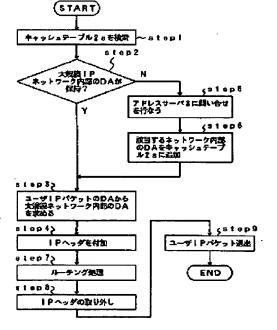
[22]



[図3]



【図5】



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.